

# Группы Кокстера и правильные многогранники

Евгений Смирнов

Дубна, 19–28 июля 2008 г.

*Возьмём это самое слово «А-пять».  
Зачем мы его произносим,  
Когда мы могли бы спокойно сказать:  
«Е-шесть», и «Е-семь», и «Е-восемь»?  
(Винни-Пух, из неизданного)*

## Лекция 3

### 3.1 Дополнение к предыдущей лекции

**Определение 3.1.** *Группа Кокстера* есть (абстрактная) группа, заданная образующими  $s_1, \dots, s_n$  и соотношениями  $s_i^2 = Id$ ,  $(s_i s_j)^{n_{ij}} = Id$ , где  $n_{ij} \in \{2, 3, 4, \dots, \infty\}$ . ( $n_{ij} = \infty$  означает, что между образующими  $s_i$  и  $s_j$  нет соотношения).

Группу Кокстера можно задать графически при помощи *графа Кокстера*. Это граф с  $n$  вершинами, в котором проведены рёбра, некоторые из которых снабжены числовыми отметками, по следующему правилу:

- $i$ -я и  $j$ -я вершины не соединены ребром, если  $n_{ij} = 2$  (т.е.  $s_i$  и  $s_j$  коммутируют);
- $i$ -я и  $j$ -я вершины соединены простым ребром, если  $n_{ij} = 3$ ;
- иначе  $i$ -я и  $j$ -я вершины соединены ребром, снабжённым отметкой  $n_{ij} > 3$ .

Ясно, что задание такого графа равносильно заданию набора чисел  $n_{ij}$ , то есть полному описанию группы Кокстера.

Можно (и не очень трудно) показать, что всякая группа отражений  $W$ , соответствующая системе корней  $\Phi$ , является группой Кокстера, причём в качестве образующих  $s_1, \dots, s_n$  можно взять отражения  $s_{\alpha_i}$  относительно простых корней  $\alpha_i \in \Delta \subset \Phi$ . (Доказательство этого факта можно посмотреть, например, в [2] или [3]).

При этом наличие отметки  $m$  на ребре графа Кокстера, соединяющем  $i$ -ю и  $j$ -ю вершины, означает, что угол между простыми корнями  $\alpha_i$  и  $\alpha_j$ , равен  $\pi - \pi/m$ . То есть граф Кокстера описывает всю геометрию системы простых корней.

Целью лекции 3 будет ответ на следующий вопрос, который допускает формулировку в чисто геометрических терминах:

**Вопрос.** Для каких графов Кокстера соответствующая группа Кокстера может быть реализована как конечная группа отражений? Иначе говоря, при каких условиях на отметки  $n_{ij}$  существует система из  $n$  векторов с попарными углами  $\pi - \pi/n_{ij}$ ?

Ответ на этот вопрос даст нам полную классификацию конечных групп отражений.

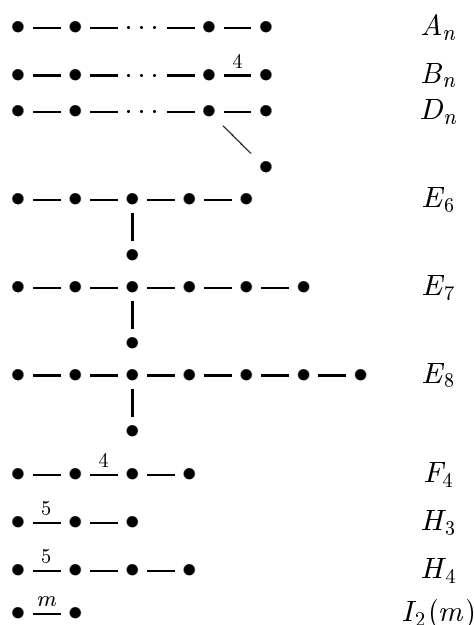
### 3.2 Классификация конечных групп отражений: формулировка результата

Для удобства введём следующее техническое

**Определение 3.2.** Граф Кокстера с  $n$  вершинами называется *допустимым*, если существует система из  $n$  векторов  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  в  $\mathbb{R}^n$ , попарные углы между которыми равняются  $\angle(\alpha_i, \alpha_j) = \pi - \pi/n_{ij}$ .

Ответ на интересующий нас вопрос формулируется следующим образом:

**Теорема 3.3.** Граф Кокстера является допустимым тогда и только тогда, когда каждая из его компонент связности принадлежит следующему списку:



**Упражнение 3.4.** Докажите, что определённые в предыдущих лекциях группы типов  $A_n$ ,  $B_n$  и  $D_n$  действительно соответствуют одноимённым графам Кокстера из этой таблицы, а группа самосовмещений  $m$ -угольника на плоскости соответствует графу  $I_2(m)$ .

### 3.3 Доказательство теоремы 3.3: инструментарий

Нетрудно видеть, что можно ограничиться рассмотрением связных графов Кокстера: если граф несвязен, то соответствующая группа отражений (если она существует) распадается в прямое произведение нескольких подгрупп отражений, каждая из

которых соответствует связной компоненте графа Кокстера (соответственно, система корней распадается в несколько ортогональных подсистем). Группы отражений и их системы корней, соответствующие связным графам Кокстера, будем называть *неразложимыми*. Поэтому достаточно описать все связные допустимые графы Кокстера.

Общая стратегия нашего доказательства будет такова: мы выясним, каких подграфов не может быть в допустимом графе. В итоге мы придём к тому, что все графы, не содержащие этих запрещённых подграфов, суть в точности графы из теоремы 3.3.

Для заданного графа Кокстера  $\Gamma$  будем искать описанную в определении 3.2 систему, состоящую из единичных векторов. Нам известна матрица Грама

$$G(\Gamma) = G(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = ((\alpha_i, \alpha_j))_{1 \leq i, j \leq n}$$

этой системы: на её диагонали стоят единицы, а вне диагонали – неположительные числа  $\cos(\pi - \pi/n_{ij}) = -\cos(\pi/n_{ij})$ . Если два вектора  $\beta$  и  $\gamma$  разложены по базису из  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ :  $\beta = \sum b_i \alpha_i$ ,  $\gamma = \sum c_i \alpha_i$ , то их скалярное произведение равно

$$(\beta, \gamma) = (b_1 \quad b_2 \quad \dots \quad b_n) (G(\Gamma)) \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}.$$

Матрица Грама системы векторов в пространстве, а также все её главные миноры, должны быть положительно определены. Это даёт нам весьма сильные ограничения на значения  $n_{ij}$  (т. е. на граф Кокстера), которые позволяют нам исключить некоторые графы. Для их исключения мы будем пользоваться тремя основными инструментами.

**Положительная определённость матрицы Грама:** если  $\det G(\Gamma) \leq 0$ , то  $\Gamma$  недопустим.

**Неравенство Коши–Буняковского:** для любых двух не пропорциональных друг другу векторов  $\lambda, \mu$

$$(\lambda, \mu)^2 < (\lambda, \lambda)(\mu, \mu).$$

**Теорема Пифагора:** пусть  $\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k$  — ортонормированная система векторов (не обязательно базис). Тогда для произвольного вектора  $\lambda$

$$(\lambda, \lambda) \geq \sum_{i=1}^k (\lambda, \varepsilon_i)^2,$$

причём неравенство является строгим тогда и только тогда, когда  $\lambda \in \langle \varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k \rangle$ .

### 3.4 Доказательство теоремы 3.3: необходимость

В этом разделе мы в десять шагов исключим некоторые недопустимые графы Кокстера. В результате останутся только те, которые перечислены в теореме 3.3. Тем самым будет доказана необходимость.

*Шаг 1.* Пусть  $\Gamma$  — допустимый граф Кокстера, и граф  $\Gamma'$  получается из  $\Gamma$  удалением некоторых вершин и всех примыкающих к ним рёбер. Тогда  $\Gamma'$  допустим.

Это очевидно из геометрических соображений.

*Шаг 2.* Допустимый граф Кокстера не содержит циклов.

*Доказательство.* Рассмотрим вектор  $\alpha = \alpha_1 + \dots + \alpha_n$  и найдём его скалярный квадрат:

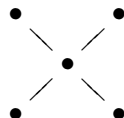
$$(\alpha, \alpha) = \left( \sum \alpha_i, \sum \alpha_i \right) = n - 2 \sum_{i < j} \cos(\pi/n_{ij}) \geq n - \sum_{\text{по всем рёбрам}} 1 > 0.$$

Следовательно, число рёбер не превосходит  $n - 1$ . □

*Шаг 3.* Допустимый граф Кокстера не может содержать: **а)** вершину степени 4; **б)** вершину степени 3, из которой исходит ребро с отметкой  $\geq 4$ ; **в)** вершину, из которой исходят два ребра с отметками  $\geq 4$ .

*Доказательство.* В силу шага 1 достаточно проверить, что ни один из этих трёх графов не является допустимым. Действительно, пусть исходный граф  $\Gamma$  содержит подграф, описанный в условиях а)–в). Удалим все вершины, кроме входящих в этот подграф, и все исходящие из них рёбра. Полученный граф либо содержит цикл (следовательно, недопустим в силу шага 2), либо имеет вид, описанный в условии.

**а)** Докажем, что граф



(возможно, с отметками на рёбрах) не является допустимым (в силу шага 1 это даст нам требуемое). Обозначим векторы, соответствующие центральной и крайним вершинам, через  $\alpha$  и  $\alpha_1, \dots, \alpha_4$  соответственно. Последние четыре вектора образуют ортонормированную систему, а  $\alpha$  не принадлежит их линейной оболочке. Значит,

$$1 = (\alpha, \alpha) > \sum_{i=1}^4 (\alpha, \alpha_i) \geq \sum_{i=1}^4 (1/2)^2 = 1.$$

Противоречие.

**Упражнение 3.5.** Разберитесь самостоятельно с пунктами б) и в). □

*Шаг 4 (Стягивание цепочки рёбер).* Если в допустимом графе  $\Gamma$  имеется цепочка вершин, соединённых между собой простыми рёбрами, причём никакие вершины, кроме первой и последней, более ни с чем не соединены, то эту цепочку можно «стянуть», заменив одной вершиной и оставив все остальные рёбра и вершины без изменений. Полученный в результате граф  $\tilde{\Gamma}$  также будет допустимым:



*Доказательство.* Предъявим для графа  $\tilde{\Gamma}$  набор векторов с заданными скалярными произведениями. Этот набор получается из набора для  $\Gamma$  при помощи замены векторов  $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ , соответствующих вершинам, которые образуют цепочку, на их сумму  $\alpha = \alpha_1 + \dots + \alpha_k$ . Действительно,

$$(\alpha, \alpha) = \sum_{1 \leq i \leq k} (\alpha_i, \alpha_i) - 2 \sum_{1 \leq i \leq k-1} (\alpha_i, \alpha_{i+1}) = k - (k-1) = 1,$$

а для всякого вектора  $\beta$ , соответствующего вершине не из цепочки,

$$(\alpha, \beta) = (\alpha_1, \beta) \text{ либо } (\alpha, \beta) = (\alpha_k, \beta),$$

что и требовалось.  $\square$

*Шаг 5.* Особенностью графа будем называть либо вершину степени выше 2, либо кратное ребро (т.е. ребро с отметкой  $\geq 4$ ). Утверждается, что допустимый граф содержит не более одной особенности.

*Доказательство.* Это следует из предыдущих двух шагов: если особенностей более одной, то рассмотрим цепочку, соединяющую две ближайшие особенности, и стянем её; полученный граф будет недопустимым в силу шага 3.  $\square$

Дальнейшие четыре шага посвящены исключению некоторых подграфов с кратным ребром.

*Шаг 6.* Граф  $\bullet - \bullet \overset{m}{\bullet} - \bullet$  не является допустимым при  $m \geq 5$ .

*Доказательство.* Предположим противное. Пусть вершинам соответствуют векторы  $\alpha_1, \dots, \alpha_4$ , занумерованные слева направо. Тогда рассмотрим векторы  $\beta = \alpha_1 + 2\alpha_2$ ,  $\gamma = 2\alpha_3 + \alpha_4$ . Легко убедиться, что  $(\beta, \beta) = (\gamma, \gamma) = 3$ , а  $(\beta, \gamma) = -4 \cos \pi/m$ . Но  $\cos(\pi/m) \geq \cos(\pi/5) = \frac{1+\sqrt{5}}{4}$ . Запишем неравенство Коши-Буняковского:

$$9 = 3 \cdot 3 = (\beta, \beta)(\gamma, \gamma) > (\beta, \gamma)^2 \geq (1 + \sqrt{5})^2 = 6 + 2\sqrt{5} > 9.$$

Противоречие.  $\square$

*Шаг 7.* Граф  $\bullet - \bullet \overset{4}{\bullet} - \bullet - \bullet$  не является допустимым.

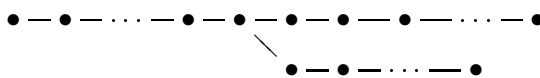
*Шаг 8.* Граф  $\bullet \overset{5}{\bullet} - \bullet - \bullet - \bullet$  не является допустимым.

*Шаг 9.* Граф  $\bullet \overset{m}{\bullet} - \bullet$  не является допустимым при  $m \geq 6$ .

**Упражнение 3.6.** Умело пользуясь инструментарием из предыдущего параграфа, докажите эти три утверждения.

Мы получили, что если граф содержит кратное ребро, то он является одним из следующих:  $A_n$ ,  $B_n$ ,  $F_4$ ,  $H_3$ ,  $H_4$ ,  $I_2(m)$ .

Теперь разберём случай, когда в графе Кокстера есть вершина степени 3.



*Шаг 10.* Граф Кокстера с вершиной степени 3, состоящий из трёх щупалец, длины которых равны  $p$ ,  $q$  и  $r$  соответственно, является допустимым только тогда, когда на длины щупалец выполнено соотношение

$$\frac{1}{p} + \frac{1}{q} + \frac{1}{r} > 1. \quad (*)$$

**Задача 3.7.** Докажите это.

*Указание.* Пусть  $(\alpha_1, \dots, \alpha_p)$ ,  $(\alpha'_1, \dots, \alpha'_q)$ ,  $(\alpha''_1, \dots, \alpha''_r)$  — вершины, образующие щупалец и занумерованные от краёв к центру, так, что  $\alpha_p = \alpha'_q = \alpha''_r$ . Рассмотрите ортогональные векторы  $\alpha_1 + 2\alpha_2 + \dots + (p-1)\alpha_{p-1}$ ,  $\alpha'_1 + 2\alpha'_2 + \dots + (q-1)\alpha'_{q-1}$  и  $\alpha''_1 + 2\alpha''_2 + \dots + (r-1)\alpha''_{r-1}$ . Вектор  $\alpha_p = \alpha'_q = \alpha''_r$  не лежит в их линейной оболочке. Теперь воспользуйтесь теоремой Пифагора.

Уравнение (\*) имеет не так уж и много решений в целых числах:  $(p, q, r)$  может быть равно  $(2, 2, r)$  при произвольном  $r \geq 2$ , а также  $(2, 3, 3)$ ,  $(2, 3, 4)$  и  $(2, 3, 5)$ . Первая серия решений даёт нам графы Кокстера типа  $D_n$ , а последние три — графы  $E_6$ ,  $E_7$  и  $E_8$ .

### 3.5 Доказательство теоремы 3.3: достаточность

Последнее, что от нас требуется — это выписать системы корней и простых корней для всех допустимых графов Кокстера. Этим мы сейчас и займёмся.

Системы корней, соответствующие сериям  $A_n$ ,  $B_n$ ,  $D_n$  и  $I_2(m)$ , мы уже видели. Осталось разобраться с исключительными системами. Выпишем системы корней явно для  $F_4$  и  $E_8$ , а такое описание для  $H_3$  и  $H_4$  оставим в качестве задачи. Через  $e_1, \dots, e_n$  мы обозначим ортонормированный базис в пространстве  $V$ .

$$F_4: \quad \alpha_1 = \frac{1}{\sqrt{2}}(e_2 - e_3); \quad \alpha_2 = \frac{1}{\sqrt{2}}(e_3 - e_4); \quad \alpha_3 = e_4; \quad \alpha_4 = \frac{1}{2}(e_1 - e_2 - e_3 - e_4);$$

$$\Phi = \left\{ \pm e_i, \frac{1}{2}(\pm e_1 + \pm e_2 + \pm e_3 + \pm e_4), \frac{1}{\sqrt{2}}(\pm e_i \pm e_j) \right\}.$$

$$E_8: \quad \alpha_1 = \frac{1}{2}(e_1 - e_2 - \dots - e_7 + e_8), \quad \alpha_2 = e_1 + e_2,$$

$$\alpha_3 = e_2 - e_1, \quad \alpha_4 = e_3 - e_2, \quad \alpha_5 = e_4 - e_3,$$

$$\alpha_6 = e_5 - e_4, \quad \alpha_7 = e_6 - e_5, \quad \alpha_8 = e_7 - e_6,$$

$$\Phi = \{ \pm e_i \pm e_j \} \cup \left\{ \frac{1}{2}(\pm e_1 \pm e_2 \pm \dots \pm e_7 \pm e_8) \right\}_{\text{число минусов чётно}}.$$

Системы корней  $E_6$  и  $E_7$  получаются в результате пересечения системы корней  $E_8$  с подпространствами  $\langle \alpha_1, \dots, \alpha_6 \rangle$  и  $\langle \alpha_1, \dots, \alpha_7 \rangle$  соответственно.

**Задача 3.8.** Выпишите эти системы (и соответствующие системы простых корней) явно в ортогональных базисах  $e_1, \dots, e_6$  и  $e_1, \dots, e_7$

**Задача 3.9.** Выпишите системы корней и системы простых корней, соответствующие графам Кокстера  $H_3$  и  $H_4$ , или подсмотрите ответ в какой-нибудь умной книжке (например, [1]) и проверьте его самостоятельно.

Это даёт нам полную классификацию конечных групп, порождённых отражениями.

## Литература

- [1] Н. Бурбаки. Группы и алгебры Ли, главы IV-VI.
- [2] J. E. Humphreys, *Reflection groups and Coxeter groups*, Cambridge University Press, 1991
- [3] О. В. Шварцман. *Группы отражений и группы Кокстера*, Математическое Просвещение, третья серия, вып. 7 (2003), с. 64–82.